Q66458

Claims 1, 7, 11, 17, and 21

Cited literature: Japanese Unexamined Patent Application Publication 2000-235528

Remarks

Claims 1, 7, 11, 17, and 21

Cited Literature 1

Cited Literature 1 describes returning an electronically singed reception message (corresponding to the "certified response" of the present application) to the server relay unit (corresponding to the "first authentication means" of the present application) when the client relay unit (corresponding to the "second authentication means" of the present application) receives a message (corresponding to the "exchange message" of the present application), and also describes time-stamping the message. It is found that the client relay unit here stores messages from the server relay unit, as well as storing exchange messages between entities. Furthermore, since what volume of exchange messages is to be stored is something which can be suitably selected by a person skilled in the art, storing all exchange messages between entities is also something which could be easily thought of by a person skilled in the art. There cannot be said to be any remarkable technical difficulty in making the entity an electronic transaction entity or in stamping and storing messages.

拒絶理由通知書

特許出願の番号

特願2000-298939

起案日

平成17年 8月26日

特許庁審査官

永野 志保

3350 5800

特許出願人代理人

机 昌彦(外 2名) 様

適用条文

第29条第2項

この出願は、次の理由によって拒絶をすべきものである。これについて意見が あれば、この通知書の発送の日から60日以内に意見書を提出して下さい。

理 由

この出願の下記の請求項に係る発明は、その出願前日本国内又は外国において 頒布された下記の刊行物に記載された発明又は電気通信回線を通じて公衆に利用 可能となった発明に基いて、その出願前にその発明の属する技術の分野における 通常の知識を有する者が容易に発明をすることができたものであるから、特許法 第29条第2項の規定により特許を受けることができない。

請求項 1,7,11,17,21

引用文献 特開2000-235528号公報

備考

請求項 1, 7, 11, 17, 21

引用文献 1

引用文献1には、クライアント中継部(本願の「第2の公証手段」に相当)が、メッセージ(本願の「交換メッセージ」に相当)を受信した際、サーバ中継部(本願の「第1の公証手段」に相当)に、電子署名を付加した受領メッセージ(本願の「証明応答」に相当)を返信することや、メッセージに時刻を打刻することも記載されており、クライアント中継部はサーバ中継部からのメッセージを記憶しており、エンティティ間の交換メッセージを記憶していると認められる。また、記憶する交換メッセージの量をどの程度にするかは当業者が適宜選択し得るものであるから、エンティティ間の全ての交換メッセージを記憶することも当業者が容易に思いつくことにすぎない。なお、エンティティを電子商取引エンティティとすることやメッセージに打刻して記憶することに格別な技術的困難性があるとはいえない。

拒絶の理由が新たに発見された場合には拒絶の理由が通知される。

引用文献等一覧

補正では以下の点を注意されたい。

- (1) 明細書を補正した場合は、補正により記載を変更した個所に下線を引くこと。
- (2) 補正は、この出願の出願当初の明細書又は図面に記載した事項のほか、出願当初の明細書又は図面に記載した事項から自明な事項の範囲内で行わなければならない。補正の際には、意見書で、各補正事項について補正が適法なものである理由を、根拠となる出願当初の明細書等の記載箇所を明確に示したうえで主張されたい。
- (3) なお、上記の補正等の示唆は法律的効果を生じさせるものではなく、拒絶理由を解消するための一案である。明細書等をどのように補正するかは出願人が決定すべきものである。

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number:

2000-235528

(43)Date of publication of application: 29.08.2000

(51)Int.CI.

G06F 13/00

GO6F 9/46 G06F 15/00

(21)Application number: 11-038026

(71)Applicant: FUJI XEROX CO LTD

(22)Date of filing:

17.02.1999

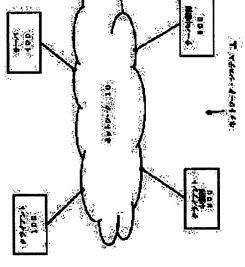
(72)Inventor: HORIKIRI KAZUNORI

(54) METHOD FOR EXECUTING REMOTE PROCEDURE CALL ON NETWORK

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To obtain an excellent remote procedure call method capable of objectively certifying history information related to the execution of a remote procedure.

SOLUTION: Since a client repeating part 200 generates a 1st electronic signature corresponding to a request message and transmits the generated signature together with the request message, a server repeating part 300 can check the validity of the request message based on the 1st electronic signature. The server repeating part 300 generates a 2nd electronic signature corresponding to data synthesized from the request message and a response message and transmits the 2nd electronic signature together with the response message, so that the repeating part 200 can check the validity of the response message based on the 2nd signature. The repeating part 200 generates and transmits a 3rd electronic signature corresponding to data synthesized from the request message and the response message, so



that the repeating part 300 can check the reception of the response message.

LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

12.03.2004

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection

[Date of requesting appeal against examiner's

decision of rejection]
[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2000-235528 (P2000-235528A)

(43)公開日 平成12年8月29日(2000.8.29)

(51) Int.Cl.7	識別記号	FΙ	テーマコード(参考)
G06F 13/00	351	G06F 13/00	351F 5B085
9/46	360	9/46	360B 5B089
15/00	3 3 0	15/00	330A 5B098

審査請求 未請求 請求項の数10 OL (全 12 頁)

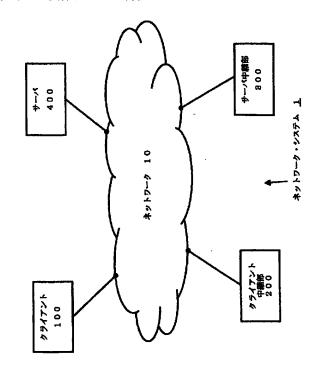
(21)出願番号	特願平11-38026	(71) 出顧人 000005496
		富士ゼロックス株式会社
(22)出顧日	平成11年2月17日(1999.2.17)	東京都港区赤坂二丁目17番22号
		(72)発明者 堀切 和典
		神奈川県足柄上郡中井町境430グリーンテ
		クなかい 富士ゼロックス株式会社
		(74)代理人 100086531
		弁理士 澤田 俊夫
		Fターム(参考) 5B085 AE00 BC07
		58089 GA11 GA21 HB04 HB05 JA00
		JA11 JB03 KA13 MC03
		58098 AA10 GC16 JJ07

(54)【発明の名称】 ネットワーク上において遠隔手続き呼び出しを実行するための方法

(57)【要約】

【課題】 遠隔手続きの実行に関する履歴情報を客観的 に証明することができる、優れた遠隔手続き呼び出し方 式を提供する。

【解決手段】 クライアント中継部は、要求メッセージに対する第1の電子署名を生成して要求メッセージとともに送信するので、サーバ中継部では、第1の電子署名を元に要求メッセージの正当性を検査することができる。サーバ中継部は、要求メッセージと応答メッセージを合成したデータに対する第2の電子署名を生成して応答メッセージとともに送信するので、クライアント中継部では、第2の電子署名を元に応答メッセージの正当性を検査することができる。クライアント中継部は、要求メッセージと応答メッセージを合成したデータに対する第3の電子署名を生成して送信するので、サーバ中継部では応答メッセージの受信を確認することができる。



【特許請求の範囲】

【請求項1】サービスを要求する1以上のクライアント とサービス・オブジェクトを有する1以上のサーバとで 構成されるネットワーク上において遠隔手続き呼び出し を実行するための方法であって、(a)クライアント が、遠隔手続き呼び出し方式の要求メッセージについて の第1の電子署名を生成する段階と、(b) クライアン トが、要求メッセージを第1の電子署名とともに送信す る段階と、(c)サーバが、受信した要求メッセージに ーバが、要求メッセージに対する応答メッセージを生成 する段階と、(e)サーバが、要求メッセージと応答メ ッセージから合成されるデータに対して第2の電子署名 を生成する段階と、(f)サーバが、応答メッセージを 第2の電子署名とともに送信する段階と、(g)クライ アントが、受信した応答メッセージの正当性を、第2の 電子署名を元に検査する段階と、(h)クライアント が、少なくとも要求メッセージと応答メッセージから合 成されたデータに対して第3の電子署名を生成する段階 と、(i) クライアントが、サーバに第3の電子署名を 20 送信する段階と、を具備することを特徴とするネットワ ーク上で遠隔手続き呼び出しを実行するための方法。

【請求項2】 (p) サーバが、受信した要求メッセージ と第1の電子署名を格納する段階、 (q) サーバが、第 3の電子署名を格納する段階、(r) クライアントが、 第2の電子署名を格納する段階、のうち少なくとも1つ を含むことを特徴とする請求項1に記載のネットワーク 上で遠隔手続き呼び出しを実行するための方法。

【請求項3】 サービスを要求する1以上のクライアント とサービス・オブジェクトを有する1以上のサーバとで 30 構成されるネットワーク上において、クライアント中継 部とサーバ中継部の介在により遠隔手続き呼び出しを実 行するための方法であって、(a)クライアントが、遠 隔手続き呼び出し方式の要求メッセージをクライアント 中継部に送信する段階と、(b) クライアント中継部 が、要求メッセージに対して第1の電子署名を生成する 段階と、(c)クライアント中継部が、サーバ中継部に 対して、要求メッセージを第1の電子署名とともに送信 する段階と、(d)サーバ中継部が、第1の電子署名を 元に受信した要求メッセージを検査する段階と、(e) サーバ中継部が、サーバに要求メッセージを送信する段 階と、(f)サーバが、要求メッセージに対する応答メ ッセージを生成する段階と、(g)サーバが、応答メッ セージをサーバ中継部に送信する段階と、(h)サーバ 中継部が、要求メッセージと応答メッセージとから合成 されるデータに対して第2の電子署名を生成する段階 と、(j)サーバ中継部が、応答メッセージを第2の電 子署名とともに送信する段階と、(k)クライアント中 継部が、受信した応答メッセージの正当性を、第2の電 子署名を元に検査する段階と、(1) クライアント中継 50 継部。

部が、少なくとも要求メッセージと応答メッセージから 合成されたデータに対して第3の電子署名を生成する段 階と、(m) クライアント中継部が、サーバ中継部に第 3の電子署名を送信する段階と、を具備することを特徴 とするネットワーク上で遠隔手続き呼び出しを実行する ための方法。

2

【請求項4】(p)サーバ中継部が、受信した要求メッ セージと第1の電子署名を格納する段階、(q)サーバ 中継部が、第3の電子署名を格納する段階、(r)クラ 添付された第1の電子署名を検査する段階と、(d)サ 10 イアント中継部が、第2の電子署名を格納する段階、の うち少なくとも1つを含むことを特徴とする請求項3に 記載のネットワーク上で遠隔手続き呼び出しを実行する ための方法。

> 【請求項5】遠隔手続き呼び出しを実行可能なネットワ ーク・システムであって、

> 遠隔手続き呼び出し方式の要求メッセージを生成するク ライアントと、

> 要求メッセージに対する応答メッセージを生成するサー バと、

クライアントが要求メッセージを発行したこと及びクラ イアントがサーバからの応答メッセージを受理したこと を客観的に証明するクライアント中継部と、

サーバが要求メッセージに対する応答メッセージを生成 したことを客観的に証明するサーバ中継部と、を具備す ることを特徴とする遠隔手続きを実行可能なネットワー ク・システム。

【請求項6】サービスを要求する1以上のクライアント とサービス・オブジェクトを有する1以上のサーバとで 構成されるネットワーク上において、クライアントとサ ーバ間の遠隔手続き呼び出し実行のために介在するクラ イアント中継部であって、

クライアントから要求メッセージを受信する手段と、 クライアントが生成した要求メッセージに対して第1の 電子署名を生成する手段と、

第1の電子署名付きで要求メッセージを送信する手段 ٤,

第2の電子署名付きで応答メッセージを受信する手段

第2の電子署名を元に受信した応答メッセージを検査す 40 る手段と、

要求メッセージと応答メッセージから合成されたデータ に対して第3の電子署名を生成する手段と、

第3の電子署名を送信する手段と、

を含むことを特徴とするクライアント中継部。

【請求項7】さらに、第2の電子署名を記憶する手段を 含むことを特徴とする請求項6に記載のクライアント中

【請求項8】さらに、応答メッセージを記憶する手段を 含むことを特徴とする請求項6に記載のクライアント中

【請求項9】サービスを要求する1以上のクライアントとサービス・オブジェクトを有する1以上のサーバとで構成されるネットワーク上において、クライアントとサーバ間の遠隔手続き呼び出し実行のために介在するサーバ中継部であって、

第1の電子署名付きで要求メッセージを受信する手段 と

第1の電子署名を元に要求メッセージを検査する手段 レ

サーバに要求メッセージを送信する手段と、

サーバから応答メッセージを受信する手段と、

要求メッセージと応答メッセージから合成されたデータ に対して第2の電子署名を生成する手段と、

第2の電子署名付きで応答メッセージを送信する手段 レ

第3の電子署名を受信する手段と、を含むことを特徴と するサーバ中継部。

【請求項10】さらに、要求メッセージと第1の電子署名、及び、第3の電子署名を記憶する手段を含むことを特徴とする請求項9に記載のサーバ中継部。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、1以上のサーバと 1以上のクライアントからなる分散環境のネットワーク ・システムにおいてクライアントがサーバに対してサー ピスを要求するための遠隔手続き呼び出し方式に係り、 特に、遠隔手続きの実行に関する履歴情報を客観的に証 明するための遠隔手続き呼び出し方式に関する。

【0002】更に詳しくは、本発明は、クライアントがサービス要求を行なったこと、サーバがサービス要求に対して応答したこと、クライアントがサーバからのサービス応答を受け取ったことを客観的に証明するための遠隔手続き呼び出し方式に関する。

[0003]

【従来の技術】昨今の情報処理・情報通信の分野における発展は目覚しいものがある。この種の技術分野においては、コンピュータ・システム同士を相互接続するための研究・開発が、以前から活発になされてきた。システム同士を相互接続する主な目的は、複数ユーザによるコンピュータ資源の共有や、情報の共有・流通などである。

【0004】システム間を接続するための伝送媒体すなわち「ネットワーク」としては、大学や事業所の構内など限られた空間内に敷設されたLAN(Local Area Network)の他、LANを専用回線で接続したWAN(Wide Area Network)や、一般公衆回線(PSTN)、ISDN(Integrated Service Digital Network)、インターネットなど様々である。

【0005】ネットワーク・システムは、一般に、ネッ 50 で記述される。URLについては、例えばRFC173

4

トワーク上の特定のコンピュータをサーバ (ファイル・サーバ, プリント・サーバ) とし、これを他のクライアントが利用し合うというクライアントーサーバ型として構築される。

【0006】かかるクライアント・サーバ型モデルにおいては、クライアント側のプログラムを構成する一部の手続きの実行をネットワーク上の別のコンピュータに委託するというメカニズム、すなわち「遠隔手続き呼び出し(RPC:RemoteProcedure Call)」、若しくは「遠隔メソッド呼び出し(RMI:Remote Method Invocation)」が用いられる。遠隔手続きの実行結果は、戻り値として、呼び出した側のコンピュータに返される。また、手許のコンピュータのキーボードやファイルを使ってプログラムへの入力を果たしたり、同じコンピュータのディスプレイやファイルに出力することもできる。

【0007】遠隔手続き若しくは遠隔メソッド呼び出し の仕組みは、LANの世界に限定されず、さらに、イン ターネットのような広域的なネットワーク上でも利用可 20 能である。

【0008】例えば、インターネット上には、WWW (World Wide Web) と呼ばれる、ハイパ ーリンク構造の資源空間を提供する広域情報検索システ ムが公開されている。このWWW資源空間上では、HT TP (Hyper TextTransfer Pro tocol) の他, HTTPS, S-HTTP (sec ure HTTP), FTP (File Transf er Protocol), CORBA (Common ORB Architecture), IIOP (I 30 nternet Inter-ORB Protoco 1), JavaRMI (Remote Method Invocation)などの各種プロトコルに従って WWWサーバとWWWクライアント間でメッセージ交換 が行なわれるが、これらは遠隔手続き/遠隔メソッド呼 び出しの形態で実現される。このうちHTTPプロトコ ルについては、例えばRFC (Request For Comments) 1945やRFC2068に記述さ れている。

【0009】WWW上で特によく利用されるサービス資40 源は、HTML(Hyper Text Markup Language)という言語で記述された文書、すなわちハイパーテキストである。HTMLについては、例えばRFC1866に記述されている。

【0010】また、WWWサーバが所有する各資源は、URL(Uniform Resource Locator)という形式の識別子によって特定される。URLとは、資源の名前とを指定した文字列であり、「スキーム名(プロトコル名): //ホスト名(ドメイン名): ポート番号/パス名(ファイル名)」という形式で記述される。URLについては、例えばRFC173

8やRFC1808などに記述されている。ここで言う ホスト名は、TCP/IP (Transmission

Control Protocol/Interne t Protocol) ネットワークで用いられるネー ム・サービスであるDNS (DomainName S ystem)の体系に従う。DNSでは、ドメインと呼 ぶ論理的なグループを階層的に設定することができ、そ の論理グループの名称であるドメイン名をコンピュータ の名前(ホスト名)の一部に組み込んで利用される。D NSサーバは、ドメイン名とIPアドレスの対応表を持 10 どを、客観的に証明するための仕組みや機構については っており、ドメイン名に基づく問い合わせに対して該当 するIPアドレスを返すようになっている(周知)。

【0011】ところで、旧来型のクライアント・サーバ ・アプリケーションの構成では、クライアントとサーバ が同一組織内のLANを経由して接続される方式が採用 される。このような場合、クライアント側が呼び出した 遠隔手続き呼び出しの実行処理は、通常、課金や計数の 対象とはならない。これに対し、アプリケーションを構 成するクライアントとサーバが異なる組織や団体で運営 されているような場合、遠隔手続きを呼び出したクライ アント(又はクライアントが属する組織)は、該手続き を実行したサーバ (又はサーバが属する組織) に対し て、呼び出された手続きの実行に対する対価を支払う義 務を負うと考えるのが相当であろう。特に、最近のネッ トワーク環境では、互いに異なる組織又は団体に帰属す るクライアントとサーバとがインターネットのような外 部ネットワークを介して接続されているので、後者のケ ースが非常に多くなってきている。

【0012】ところが、呼び出された手続きの実行した という事実を、下記のように客観的に証明するような遠 隔手続き呼出方式や装置は存在しない。

- (1) クライアントがサービス要求したことを、後日客 観的に証明できる。
- (2) 要求されたサービスに対してサーバが応答したこ とを、後日客観的に証明できる。
- (3) サーバによるサービス応答をクライアントが受信 したことを、後日客観的に証明できる。

【0013】例えば、特開平10-313308号公報

には、ホームページ作成者の公開鍵証明書とホームペー ジの固有情報への署名をサーバからクライアントにダウ ンロードして、クライアント側で署名検証処理を行う 「ホームページ認証方法及び装置」について開示してい る。同公報によれば、1つのサーバに複数のホームペー ジがあり、ホームページ毎に管理者が異なる場合であっ ても、サーバ単位ではなく、ホームページ単位でページ 作成者の認証処理が可能となる。しかしながら、同公報 によっても、クライアントがサーバに対して要求メッセ ージを送信したことや、クライアントがサーバからの応 答メッセージを受信したことを、客観的に証明できる仕 組みや機構については一切言及していない。

6

【0014】また、特開平10-171887号公報に は、電子マネーを利用して取引する場合に、取引内容や 決済が完了したことを客観的に証明できる電子データを オープンなネットワーク上で提供したオンラインショッ ピングシステムについて開示している。しかしながら、 同公報に開示されたシステムでは、サーバがクライアン トにサービスを提供する場合、クライアントが送信した 要求メッセージをサーバが受信したことや、サーバが送 信した応答メッセージをクライアントが受信したことな 全く言及していない。

[0015]

【発明が解決しようとする課題】本発明の目的は、1以 上のサーバと1以上のクライアントからなる分散環境の ネットワーク・システムにおいてクライアントがサーバ に対してサービスを要求する、優れた遠隔手続き呼び出 し方式を提供することにある。

【0016】本発明の更なる目的は、遠隔手続きの実行 に関する履歴情報を客観的に証明することができる、優 20 れた遠隔手続き呼び出し方式を提供することにある。

【0017】本発明の更なる目的は、クライアントがサ ービス要求を行なったこと、サーバがサービス要求に対 して応答したこと、クライアントがサーバからのサービ ス応答を受け取ったことを客観的に証明することができ る、優れた遠隔手続き呼び出し方式を提供することにあ る。

[0018]

【課題を解決するための手段及び作用】本発明は、上記 課題を参酌してなされたものであり、その第1の側面 は、サービスを要求する1以上のクライアントとサービ ス・オブジェクトを有する1以上のサーバとで構成され るネットワーク上において遠隔手続き呼び出しを実行す るための方法であって、(a)クライアントが、遠隔手 続き呼び出し方式の要求メッセージについての第1の電 子署名を生成する段階と、(b) クライアントが、要求 メッセージを第1の電子署名とともに送信する段階と、 (c) サーバが、受信した要求メッセージに添付された 第1の電子署名を検査する段階と、(d)サーバが、要 求メッセージに対する応答メッセージを生成する段階 と、(e)サーバが、要求メッセージと応答メッセージ から合成されるデータに対して第2の電子署名を生成す る段階と、(f)サーバが、応答メッセージを第2の電 子署名とともに送信する段階と、(g)クライアント が、受信した応答メッセージの正当性を、第2の電子署 名を元に検査する段階と、(h)クライアントが、少な くとも要求メッセージと応答メッセージから合成された データに対して第3の電子署名を生成する段階と、 (i) クライアントが、サーバに第3の電子署名を送信

する段階と、を具備することを特徴とするネットワーク

50 上で遠隔手続き呼び出しを実行するための方法である。

【0019】第1の側面に係るネットワーク上で遠隔手 続き呼び出しを実行するための方法において、さらに、

(p) サーバが、受信した要求メッセージと第1の電子 署名を格納する段階、(q)サーバが、第3の電子署名 を格納する段階、(r)クライアントが、第2の電子署 名を格納する段階、のうち少なくとも1つを含んでいて もよい。

【0020】クライアントは、要求メッセージに対する 第1の電子署名を生成し、且つ、第1の電子署名を添付 サーバ側では、要求メッセージの正当性を検査したり確 認することができる。また、サーバは、受信した要求メ ッセージと第1の電子署名を格納することによって、特 定のクライアントから要求メッセージを受け取ったとい う事実を、後日客観的に証明することができる。

【0021】また、サーバは、要求メッセージと応答メ ッセージを合成したデータに対する第2の電子署名を生 成し、且つ、第2の電子署名を添付して応答メッセージ を送信するので、これを受け取ったクライアント側で ができる。また、クライアントは、第2の電子署名を格 納することによって、サーバから受け取った応答メッセ 一ジの内容を、後日客観的に証明することができる(例 えば、不良な応答メッセージを戻されたという事実を証 明することができる)。

【0022】また、クライアントは、要求メッセージと 応答メッセージを合成したデータに対する第3の電子署 名を生成して送信するので、これを受け取ったサーバ側 では、クライアントが応答メッセージを受け取ったこと を確認することができる。また、サーバは、受信した第 3の電子署名を格納することによって、クライアントに 対して応答メッセージを送信したという事実を、後日客 観的に証明することができる。

【0023】また、本発明の第2の側面は、サービスを 要求する1以上のクライアントとサービス・オブジェク トを有する1以上のサーバとで構成されるネットワーク 上において、クライアント中継部とサーバ中継部の介在 により遠隔手続き呼び出しを実行するための方法であっ て、(a) クライアントが、遠隔手続き呼び出し方式の 要求メッセージをクライアント中継部に送信する段階 と、(b) クライアント中継部が、要求メッセージに対 して第1の電子署名を生成する段階と、(c) クライア ント中継部が、サーバ中継部に対して、要求メッセージ を第1の電子署名とともに送信する段階と、(d)サー バ中継部が、第1の電子署名を元に受信した要求メッセ ージを検査する段階と、(e)サーバ中継部が、サーバ に要求メッセージを送信する段階と、(f)サーバが、 要求メッセージに対する応答メッセージを生成する段階 と、(g)サーバが、応答メッセージをサーバ中継部に

ジと応答メッセージとから合成されるデータに対して第 2の電子署名を生成する段階と、(j) サーバ中継部 が、応答メッセージを第2の電子署名とともに送信する 段階と、(k)クライアント中継部が、受信した応答メ ッセージの正当性を、第2の電子署名を元に検査する段 階と、(1) クライアント中継部が、少なくとも要求メ ッセージと応答メッセージから合成されたデータに対し て第3の電子署名を生成する段階と、(m) クライアン ト中継部が、サーバ中継部に第3の電子署名を送信する して要求メッセージを送信するので、これを受け取った 10 段階と、を具備することを特徴とするネットワーク上で 遠隔手続き呼び出しを実行するための方法である。

> 【0024】ここで、第2の側面に係るネットワーク上 で遠隔手続き呼び出しを実行するための方法において、 さらに、(p)サーバ中継部が、受信した要求メッセー ジと第1の電子署名を格納する段階、(q)サーバ中継 部が、第3の電子署名を格納する段階、(r)クライア ント中継部が、第2の電子署名を格納する段階、のうち 少なくとも1つを含んでいてもよい。

【0025】クライアント中継部は、要求メッセージに は、応答メッセージの正当性を検査したり確認すること 20 対する第1の電子署名を生成し、且つ、第1の電子署名 を添付して要求メッセージを送信するので、これを受け 取ったサーバ中継部では、要求メッセージの正当性を検 査したり確認することができる。また、サーバ中継部 は、受信した要求メッセージと第1の電子署名を格納す ることによって、特定のクライアントからの要求メッセ ージを受け取ったという事実を、後日客観的に証明する ことができる。

> 【0026】また、サーバ中継部は、要求メッセージと 応答メッセージを合成したデータに対する第2の電子署 30 名を生成し、且つ、第2の電子署名を添付して応答メッ セージを送信するので、これを受け取ったクライアント 中継部では、応答メッセージの正当性を検査したり確認 することができる。また、クライアント中継部は、第2 の電子署名を格納することによって、サーバが生成した 応答メッセージの内容を、後日客観的に証明することが できる(例えば、不良な応答メッセージを戻されたとい う事実を証明することができる)。

> 【0027】また、クライアント中継部は、要求メッセ ージと応答メッセージを合成したデータに対する第3の 40 電子署名を生成して送信するので、これを受け取ったサ ーバ中継部では、クライアント中継部(または、クライ アント)が応答メッセージを受け取ったことを確認する ことができる。また、サーバ中継部は、受信した第3の 電子署名を格納することによって、クライアントに対し て応答メッセージを送信したという事実を、後日客観的 に証明することができる。

【0028】また、本発明の第3の側面は、遠隔手続き を実行可能なネットワーク・システムであって、遠隔手 続き呼び出し方式の要求メッセージを生成するクライア 送信する段階と、(h)サーバ中継部が、要求メッセー 50 ントと、要求メッセージに対する応答メッセージを生成 するサーバと、クライアントが要求メッセージを発行し たこと及びクライアントがサーバからの応答メッセージ を受理したことを客観的に証明するクライアント中継部 と、サーバが要求メッセージに対する応答メッセージを 生成したことを客観的に証明するサーバ中継部と、を具 備することを特徴とする遠隔手続きを実行可能なネット ワーク・システムである。

【0029】本発明の第3の側面に係るネットワーク・ システムによれば、クライアントが要求メッセージを発 行したことや、クライアントがサーバからの応答メッセ ージを受理したことなどの事実を、クライアント中継部 が客観的に証明することができる。また、サーバが要求 メッセージに対する応答メッセージを生成したことを、 サーバ中継部が客観的に証明することができる。

【0030】また、本発明の第4の側面は、サービスを 要求する1以上のクライアントとサービス・オブジェク トを有する1以上のサーバとで構成されるネットワーク 上において、クライアントとサーバ間の遠隔手続き呼び 出し実行のために介在するクライアント中継部であっ て、クライアントから要求メッセージを受信する手段 と、クライアントが生成した要求メッセージに対して第 1の電子署名を生成する手段と、第1の電子署名付きで 要求メッセージを送信する手段と、第2の電子署名付き で応答メッセージを受信する手段と、第2の電子署名を 元に受信した応答メッセージを検査する手段と、要求メ ッセージと応答メッセージから合成されたデータに対し て第3の電子署名を生成する手段と、第3の電子署名を 送信する手段と、を含むことを特徴とするクライアント 中継部である。

子署名を記憶する手段や、応答メッセージを記憶する手 段を含んでいてもよい。

【0032】本発明の第4の側面に係るクライアント中 継部は、要求メッセージに対する第1の電子署名を生成 し、且つ、第1の電子署名を添付して要求メッセージを 送信するので、これを受け取ったサーバ中継部やサーバ では、要求メッセージの正当性を検査したり確認するこ とができる。また、サーバ中継部やサーバは、受信した 要求メッセージと第1の電子署名を格納することによっ ったという事実を、後日客観的に証明することができ

【0033】また、クライアント中継部は、要求メッセ ージと応答メッセージを合成したデータに対する第3の 電子署名を生成して送信するので、これを受け取ったサ ーバ中継部やサーバでは、クライアント中継部(また は、クライアント)が応答メッセージを受け取ったこと を確認することができる。また、サーバ中継部やサーバ は、受信した第3の電子署名を格納することによって、

事実を、後日客観的に証明することができる。

10

【0034】また、本発明の第5の側面は、サービスを 要求する1以上のクライアントとサービス・オブジェク トを有する1以上のサーバとで構成されるネットワーク 上において、クライアントとサーバ間の遠隔手続き呼び 出し実行のために介在するサーバ中継部であって、第1 の電子署名付きで要求メッセージを受信する手段と、第 1の電子署名を元に要求メッセージを検査する手段と、 サーバに要求メッセージを送信する手段と、サーバから 10 応答メッセージを受信する手段と、要求メッセージと応 答メッセージから合成されたデータに対して第2の電子 署名を生成する手段と、第2の電子署名付きで応答メッ セージを送信する手段と、第3の電子署名を受信する手 段と、を含むことを特徴とするサーバ中継部である。

【0035】サーバ中継部は、さらに、要求メッセージ と第1の電子署名、及び、第3の電子署名を記憶する手 段を含んでいてもよい。

【0036】本発明の第5の側面に係るサーバ中継部 は、要求メッセージと応答メッセージを合成したデータ 20 に対する第2の電子署名を生成し、且つ、第2の電子署 名を添付して応答メッセージを送信するので、これを受 け取ったクライアント中継部やクライアントでは、応答 メッセージの正当性を検査したり確認することができ る。また、クライアント中継部やクライアントは、第2 の電子署名を格納することによって、サーバが生成した 応答メッセージの内容を、後日客観的に証明することが できる(例えば、不良な応答メッセージを戻されたとい う事実を証明することができる)。

【0037】本発明のさらに他の目的、特徴や利点は、 【0031】クライアント中継部は、さらに、第2の電 30 後述する本発明の実施例や添付する図面に基づくより詳 細な説明によって明らかになるであろう。

[0038]

【発明の実施の形態】以下、図面を参照しながら本発明 の実施例を詳解する。

【0039】図1には、本発明の実施に供されるネット ワーク・システム1の構成を模式的に示している。ネッ トワーク・システム1は、データ(すなわちサービス要 求メッセージやサービス応答メッセージなど) の伝送媒 体であるネットワーク10上に無数のデータ通信端末が て、特定のクライアントからの要求メッセージを受け取 40 接続されており、分散コンピューティング環境を提供し ている。以下、各部について説明する。

【0040】ネットワーク10は、例えば大学や企業の 構内などの限られた空間内に敷設されたLAN (Loc al Area Network) である。あるいは、 LAN同士を専用線等で相互接続してなるWAN(Wi de Area Network)や、一般公衆回線 (PSTN: Public Switched Tel ephone Network), ISDN (Inte grated Service Digital Ne クライアントに対して応答メッセージを送信したという *50* twork)、これらネットワークの大規模な集合体で

あるインターネットであってもよい。各データ通信端末 は、モデムやTA (Terminal Adapte r)、LANアダプタ等を介してネットワーク10に接 続される。各データ通信端末同士は、ネットワーク10 を介して、例えばTCP/IP (Transmissi on Control Protocol/Inter net Protocol)接続されている。

【0041】本実施例のネットワーク・システム1は、 ネットワーク10上の一部のデータ通信端末をサーバ4 1以上のクライアント100…が利用し合うという、分 散環境のクライアントーサーバ型モデルとして構築され ている。

【0042】さらに、ネットワーク10上には、クライ アント中継部200、及び、サーバ中継部300が接続 されている。これら中継部200及び300は、分散環 境下でのクライアント100及びサーバ400間のメッ セージ送受信において、電子署名を利用したメッセージ の正当性の検査や確認を行ない、さらに送受信の記録を とり、後日客観的に証明したりする。各中継部200及 20 び300の構成や処理動作については、後に詳解する。

【0043】ネットワーク10に接続された各データ通 信端末は、サーバ或いはクライアントとしてデザインさ れた専用のマシンであってもよいが、多くの場合は、サ ーバ用、クライアント用、サーバ中継用、クライアント 中継用の各アプリケーションを導入して動作する汎用の コンピュータ・システム (ワークステーションやパーソ ナル・コンピュータ等)である。

【0044】サーバ400は、複数のサービス資源を所 有している。クライアント100は要求メッセージを送 30 信してサービス資源の提供を要求し、これに対して、サ ーバ400は応答メッセージという形式でサービス資源 を提供する。

【0045】例えば、ネットワーク10上に構築された クライアントーサーバ型モデルがWWW (World Wide Web) であれば、HTTP (Hyper Text Transfer Protocol) プロ トコルに従ってメッセージがネットワーク10上を伝送 する。この場合、サーバ400が所有するサービス資源 は、例えばホームページを形成するためのHTML(H yper TextMarkup Language) ファイルである。また、クライアント100は、サーバ のドメイン名を含んだURL (Uniform Res ource Locator) の形式に従ってサービス資 源を指定することができる(上述)。HTTPに従った サービス要求メッセージは、一種の遠隔手続き/メソッ ド呼び出しである。

【0046】また、図2には、本発明の他の実施例に係 るネットワーク・システム1の構成を模式的に示してい る。図1に係るネットワーク・システム1との相違は、

クライアント中継部200及びサーバ中継部300の各 々は、ネットワーク10上で、独立したデータ通信端末 としては存在せず、夫々、クライアント100及びサー バ400を構成する各コンピュータ・システム上で動作 するクライアント中継用アプリケーション、サーバ中継 用アプリケーションという形態で実装されている点であ る。図2に示す実施例の場合、クライアント100とク ライアント中継部200の間、及びサーバ400とサー バ中継部300の間は、所定のプログラミング・インタ 00とし、サーバ400が提供するサービス資源を他の 10 一フェースを介して接続されており、クライアント10 0とクライアント中継部200の間、及びサーバ400 とサーバ中継部300の間がネットワーク接続されてい る図1に示す実施例とは相違する。

· 12

【0047】クライアント中継部200及びサーバ中継 部300の主業務は、分散環境下でのクライアント10 0及びサーバ400間のメッセージ送受信において、電 子署名を利用したメッセージの正当性の検査や確認を行 なうこと、さらに、送受信の記録をとり、後日客観的に 証明することにある。図1及び図2のいずれの実施形態 であっても、クライアント中継部200及びサーバ中継 部300の各々において遂行される動作は本質的に同一 である。以下の説明では、ネットワーク・システム1が 図1又は図2のいずれであるかを区別しないこととす

【0048】なお、各中継部200及び300における 電子署名方式として、例えば公開鍵暗号方式/*/を採用 することができる。

【0049】図3には、クライアント中継部200の構 成を模式的に示している。クライアント中継部200 は、要求署名生成部210と、記録部220と、送受信 部230と、受領書生成部240と、応答メッセージ解 析部250とで構成される。クライアント中継部200 の実体は、ネットワーク10上の独立したデータ通信端 末であっても、クライアント100と同じコンピュータ ・システム上で動作するクライアント中継用アプリケー ションであってもよい。

【0050】送受信部230は、ネットワーク10経由 でのメッセージ送受信を行なう。送受信部230が扱う メッセージは、例えば、クライアント100から受け取 40 る要求メッセージや、サーバ中継部300から受け取る 応答メッセージ、応答メッセージに対する受領メッセー ジ(後述)などである。

【0051】記録部220は、要求署名生成部210、 応答メッセージ解析部250、及び、受領書生成部24 0の各々からデータを受け取って、その保存を行なう。 記録部220の実体は、例えば、クライアント中継部2 00を構成するコンピュータ・システムにローカル接続 されたハード・ディスク装置のような補助記憶装置であ

【0052】要求署名生成部210は、クライアント1

【0058】送受信部330は、ネットワーク10経由でのメッセージ送受信を行なう。送受信部330が扱うメッセージは、例えば、クライアント中継部200から受け取る要求メッセージや受領メッセージ、サーバ400から受け取る応答メッセージなどである。

14

00から受信した要求メッセージを要求先のサーバ40 0に向けて転送するに際し、第1の電子署名signa turelを作成するための機能モジュールである。本 実施例では、クライアント中継部200は公開鍵暗号系 の秘密鍵secretkeylを保持している。要求署 名生成部210は、要求メッセージに対してこの秘密鍵 secretkeylで電子署名を行なうようになっている。より具体的には、メッセージ中で要求されている パラメータに対して、要求番号と現在時刻と有効期限を 表すピット列を連結して、秘密鍵secretkeyl で電子署名して、要求メッセージとして送受信部230 に出力する。

【0059】記録部320は、応答署名生成部310、 要求メッセージ解析部350、及び、受領書解析部34 0の各々からデータを受け取ってその保存を行なう。記 録部320の実体は、例えば、サーバ中継部300を構 10 成するコンピュータ・システムにローカル接続されたハ ード・ディスク装置のような補助記憶装置である。

【0053】応答メッセージ解析部250は、サーバ中継部300から受信した応答メッセージを解析し検査するための機能モジュールである。本実施例では、応答メッセージ解析部250は、サーバ中継部300の公開鍵publickey2を保持しており、受信したメッセージを解析し、この公開鍵publickey2を用いて応答メッセージ中の第2の電子署名signature2を検証する。また、応答メッセージ解析部250は、この第2の電子署名signature2を記録部220に転送して、これを保存する。

【0060】応答署名生成部310は、サーバ400から受信した応答メッセージを要求元のクライアント100に向けて転送するに際し、第2の電子署名signature2を作成するための機能モジュールである。本実施例では、公開鍵暗号系の秘密鍵secretkey2を保持している。応答署名生成部310は、応答メッセージに対してこの秘密鍵secretkey2で第2の電子署名を行ない、応答メッセージとして送受信部32030に出力する。

【0054】なお、応答メッセージ解析部250は、サーバ中継部300の公開鍵publickey2の代わりに、ネットワーク10で介在する認証局(図示しない)の公開鍵、又は、サーバ中継部300の公開鍵と認証局の公開鍵の双方を用いてもよい。

【0061】要求メッセージ解析部350は、クライアント中継部200から受信した要求メッセージを解析し検査するための機能モジュールである。本実施例では、クライアント中継部200の公開鍵publickey1を保持している。要求メッセージ解析部350は、受信したメッセージを解析し、この公開鍵publickey1を用いて要求メッセージ中の第1の電子署名signature1を検証する。また、要求メッセージ解析部350は、この第1の電子署名signature301を記録部320に転送して、これを保存する。

【0055】受領書作成部240は、サーバ中継部300から応答メッセージを受信したことに応答して、その受領書を発行するための機能モジュールである。本実施例では、クライアント中継部100は公開鍵暗号系の秘密鍵secretkey1を保持している。受領書作成部230は、応答メッセージ解析部250の出力に応じて、少なくとも要求メッセージ中のパラメータと応答メッセージから得られるメッセージ・ダイジェスト(後述)に対して秘密鍵secretkey1を用いて第3の電子署名signature3を作成し、これを受領メッセージとして送受信部230に出力する。

【0062】受領書解析部340は、送受信部330を介して受け取った受領メッセージを解析するための機能モジュールであり、クライアント中継部200の公開鍵publickey1を用いて受領メッセージ中の第3の電子署名signature3を検証する。また、要求メッセージ解析部350は、この第3の電子署名signature3を記録部320に転送して、これを保存する。

【0056】なお、クライアント中継部200には、D NSサーバ (Domain Name Servic e:上述) によって、ホスト名" client200" が与えられているものとする。 【0063】なお、サーバ中継部300には、DNSサ 40 ーバ(上述)によって、ホスト名"server30 0"が与えられているものとする。

【0057】図4には、サーバ中継部300の構成を模式的に示している。サーバ中継部300は、応答署名生成部310と、記録部320と、送受信部330と、受領書解析部340と、要求メッセージ解析部250とで構成される。サーバ中継部300の実体は、ネットワーク10上の独立したデータ通信端末であっても、サーバ400と同じコンピュータ・システム上で動作するサーバ中継用アプリケーションであってもよい。

【0064】次に、クライアント中継部200及びサーバ中継部300を介して実現される、クライアント100及びサーバ400間のメッセージ送受信の動作手順について詳解する。

【0065】以下では、HTTPプロトコルを用いて、 クライアント100がクライアント中継部200に第1 の要求メッセージを送信し、クライアント中継部200 がサーバ中継部300に第2の要求メッセージを送信 50 し、サーバ中継部300がサーバ400に第3の要求メ

ッセージを送信する場合を例にとって説明する。但し、 通信プロトコルはHTTPのみに限定されず、クライア ント100、クライアント中継部200、サーバ中継部 300、及び、サーバ400の各々は、HTTPS, S -HTTP, FTP, CORBA, IIOP, Java RMI, TCP, UDP (User Datagram Protocol) などの任意の通信プロトコルを使 用してもよい。

【0066】まず、クライアント100は、 [数1] に 示すような第1の要求メッセージを生成し、クライアン 10 ver300"であるサーバが所有するオブジェクト ト中継部200に送信する。

[0067]

【数1】

GET /service?a=1 HTTP/1.1

【0068】クライアント中継部200では、送受信部 230が第1の要求メッセージを受信すると、これを要 求署名生成部210に出力する。

【0069】要求署名生成部210は、この第1の要求

(1. 199901081010, 199901081015, http://server300/object310?a=1)

【0073】 [数2] で示した4項組は、シリアル番号 20 を生成する。この第1の電子署名を、"signatu が1、要求の発行日時が世界時で1999年1月8日1 0時10分、要求の有効期限が1999年1月8日10 時15分、要求パラメータが"http://serv er300/object310|?a=1" であるこ とを示している。

【0074】要求署名生成部210は、さらに、この第 1の4項組に対してメッセージ・ダイジェスト関数を適 用し、クライアント中継部200が持つ公開鍵暗号系の 秘密襞secretkey1を用いて、第1の電子署名

GET /object310?a=1 HTTP/1.1

メッセージの中から要求パラメータとして"a=1"を 抽出する。

【0070】次いで、要求署名生成部210は、メッセ ージ中に記されたサービス要求先"service1" に該当するURLを、URL対応表の中で検索する。U RL対応表は、例えば記録部220が保管しており(図 示しない)、該当するURLは"http://ser. ver300/object310"であるとする。こ のURLは、要求したサービス資源がホスト名"ser 名"object310"という資源であることを示し ている。

【0071】要求署名生成部210は、(シリアル番 号, 発行日時, 有効期限, 要求パラメータ) からなる第 1の4項組を生成する。この場合の4項組は[数2]の 通りとなる。

[0072]

【数2】

ге1"とする。 【0075】次いで、要求署名生成部210は、要求パ

ラメータと第1の4項組と署名"signature 1"を送受信部230に出力する。

【0076】送受信部230は、第1の4項組と要求パ ラメータを元に、[数3]に示すような第2の要求メッ セージを、ネットワーク10上に送信する。

[0077]

【数3】

Capability: (1, 199901081010, 199901081015, http://server300/object310?a=1)

Signature: signaturel

【0078】他方、サーバ中継部300側の送受信部3 30は、第2の要求メッセージをネットワーク10経由 で受信すると、これを要求メッセージ解析部350に出 力する。

【0079】要求メッセージ解析部350は、以下の処 理手順に従って、第2の要求メッセージを処理する。す なわち、

【0080】(1)第2の要求メッセージを記録部32 0に送信する。記録部320は、これを保管し、クライ アント100から要求を受け取った事実を後日客観的に 証明可能とする。

【0081】(2)メッセージの先頭からサービス・オ プジェクトの名前を抽出し、サーバ400の第1のリフ ァレンスを取得する。

【0082】(3) HTTPにおけるリクエスト・ヘッ ダの形式のうち、"Capability"というフィ

とする。

【0083】(4) HTTPにおけるリクエスト・ヘッ ダの形式のうち、"Signature"というフィー ルド名に対応する値を抽出し、第1の電子署名sign ature1とする。

【0084】(5)第1のケイパビリティの有効期限内 40 か否かを検査する。期限内であれば、次ステップ(6) に進む。他方、期限が消滅していれば、当該ケイパビリ ティが無効である旨のメッセージを送受信部330に出 力し、クライアント100に向けて送信する。

【0085】(6)第1のケイパビリティが無効ケイパ ビリティ集合に既に登録されているか否かを検査する。 無効ケイパビリティ集合の中になければ、次ステップ

(7) に進む。他方、当該ケイパビリティが無効ケイパ ビリティであれば、その旨のメッセージを送受信部33 0に出力し、クライアント100に向けて送信する。

ールド名に対応する値を抽出し、第1のケイパビリティ 50 【0086】 (7) 要求メッセージ解析部350は、第

1の電子署名signaturelが第1のケイパピリティの正しい署名であるか否かを検査する。 該検査は、要求メッセージ解析部350が保持しているクライアント中継部200の公開鍵publickeylを用いて行なう。検査の結果、正しい署名であることが判明すれば、第1のケイパビリティを無効ケイパビリティ集合に追加して、要求の処理を続行する。他方、正しくない署名であれば、要求の処理を中止する。

【0087】なお、ケイパビリティとは、要求元が要求するオプジェクトに対するアクセス権限等を記述した情報のことである。ケイパビリティの詳細については、例えば本出願人に既に譲渡されている特願平10-266141号明細書を参照されたい。また、上述のステップ(6)及び(7)において、無効ケイパビリティ集合を用いるのは、同じケイパビリティが不正に再利用されるのを防止するためである。

【0088】要求メッセージは、次いで、サーバ400に送信される。これに対し、サーバ400は、図5に示すような文書1を作成したとする。図示の通り、応答文書1は例えばHTML形式のコードである。

【0089】サーバ中継部300は、文書1で構成される第1の応答メッセージをサーバ400から受け取ると、これを応答署名生成部310に渡す。

【0090】応答署名生成部310では、少なくとも要求メッセージに含まれる要求パラメータ(この例では" a=1")と文書1とを連結した結果のメッセージ・ダイジェストに対して、サーバ中継部300が持つ秘密鍵secretkey2で暗号化を行ない、第2の電子署名。そして、第2の電子署名signature2を含んだ第2の応答メッセージを送受信部330に出力する。送受信部330は、これをクライアント中継部200に送信する。

【0091】また、応答署名生成部310は、要求パラメータと文書1とタイム・スタンプを連結した結果のメッセージ・ダイジェストに対して暗号化を行なうことで、第2の応答メッセージを生成するようにしてもよい。

【0092】また、文字列を連結した後にメッセージ・ ダイジェストを計算する処理を、以下のような連結を含 まないメッセージ・ダイジェストの計算で置き換えても よい、

【0093】1:メッセージ・ダイジェストを初期化す ろ、

2:要求パラメータを用いてメッセージ・ダイジェスト を更新する。

3:文書1を用いてメッセージ・ダイジェストを更新する。

4:タイム・スタンプを用いてメッセージ・ダイジェストを更新する。

5:メッセージ・ダイジェストの終了処理を行う。

【0094】クライアント中継部200の送受信部23 0は、第2の応答メッセージを受信すると、これを応答 メッセージ解析部250に出力する。

【0095】応答メッセージ解析部250は、第2の応答メッセージとこれに添付された第2の電子署名"signature2"とを検証する。また、クライアント中継部200では、第2の電子署名"signature2"と第2の応答メッセージを記録部200に保存し、サーバ400からいかなる応答メッセージが戻されたかを後日客観的に証明できるようにする。

【0096】検証結果が正しい場合は、少なくとも要求メッセージと応答メッセージと現在時刻とを連結した結果のメッセージ・ダイジェストに対して秘密鍵secrectkey1を用いて第3の電子署名"signature3"を生成する。あるいは、要求メッセージと応答メッセージと現在時刻の各々のメッセージ・ダイジェストを連結した結果のメッセージ・ダイジェストに対して秘密鍵secrectkey1で第3の電子署名"signature3"を生成するようにしてもよい。そ20して、第3の電子署名"signature3"を含んだ受領メッセージをサーバ中継部300に送信する。

【0097】サーバ中継部300では、受信した受領メッセージを受領書解析部340に入力して解析及び検証する。

【0098】受領メッセージが正しい場合は、記録部320にこれを保存し、クライアント中継部200が応答メッセージを受領した事実を後日客観的に証明できるようにする。

【0099】他方、受領メッセージが正しくない場合 30 は、受領拒否メッセージをクライアント中継部200に 送信する。

【0100】《注釈》*:公開鍵暗号方式は、一方の鍵で暗号化すると他方の鍵でしか復号化できないという性質を持つ2個の暗号鍵で構成される。通常、暗号鍵の所有者は一方の鍵を第三者に流布する「公開鍵」として用い、他方の鍵を所有者自身が秘密管理する「秘密鍵」として用いる。送信者は、受信者の公開鍵でデータを暗号化することにより、受信者しか解読できない暗号メールの状態で安全にデータ送信することができる。また、公40 開鍵暗号方式の他の用途は、所謂「デジタル署名」である。公開鍵の所有者は自身の秘密鍵でデータを暗号化する。暗号データの受信者は、送信者の公開鍵を以って暗号データを復元できることから、送信者本人からの受信データであることを認証することができる。

【0101】 [追補] 以上、特定の実施例を参照しなが ら、本発明について詳解してきた。しかしながら、本発 明の要旨を逸脱しない範囲で当業者が該実施例の修正や 代用を成し得ることは自明である。

【0102】例えば、上述した[発明の実施の形態]で 50 は、HTTPプロトコルを利用した実施例を中心に説明

したが、本発明の要旨はHTTPプロトコルに限定され ない。各データ通信端末(クライアント、クライアント 中継部、サーバ中継部、サーバ)どうしが、HTTP S, S-Http, FTP, CORBA, IIOP, J avaRMI, TCP, UDP等、他の任意の通信プロ トコルを用いてメッセージ送受信する場合であっても、 本発明を好適に適用することができることは言うまでも ない。

【0103】要するに、例示という形態で本発明を開示 してきたのであり、限定的に解釈されるべきではない。 本発明の要旨を判断するためには、冒頭に記載した特許 請求の範囲の概を参酌すべきである。

[0104]

【発明の効果】以上詳記したように、本発明によれば、 遠隔手続きの実行に関する履歴情報を客観的に証明する ことができる、優れた遠隔手続き呼び出し方式を提供す ることができる。

【0105】また、本発明によれば、クライアントがサ ービス要求を行なったこと、サーバがサービス要求に対 ス応答を受け取ったことを客観的に証明することができ る、優れた遠隔手続き呼び出し方式を提供することがで

きる。

【図面の簡単な説明】

【図1】 本発明の実施に供されるネットワーク・シス テム1の構成を模式的に示した図である。

【図2】 本発明の他の実施例に係るネットワーク・シ ステム1の構成を模式的に示した図である。

【図3】 クライアント中継部200の構成を模式的に 示した図である。

【図4】 サーバ中継部300の構成を模式的に示した 10 図である。

【図5】 サーバ400が作成した応答メッセージの一 例である。

【符号の説明】

1…ネットワーク・システム、10…ネットワーク、1 00…クライアント、200…クライアント中継部、2 10…要求署名生成部、220…記録部、230…送受 信部、240…受領書生成部、250…応答メッセージ 解析部、300…サーバ中継部、310…応答署名生成 部、320…記録部、330…送受信部、340…受領 して応答したこと、クライアントがサーバからのサービ 20 書解析部、350…要求メッセージ解析部、400…サ ーバ。

